



DE PREGĂTIRE PENTRU PERFORMANȚĂ HAI LA OLIMPIADĂ !  
DISCIPLINA INFORMATICĂ  
JUDEȚUL SUCEAVA

**Titlul lectiei:** Algoritmul lui Lee

**Data:** 26.11.2016

**Profesor:** Maghiuc Florin

**Grupa:** clasa a X-a **locul de desfasurare:** CN PR Suceava

### Algoritmul lui Lee

#### Introducere

În continuare vom prezenta *algoritmul lui Lee*, pentru cei care nu știu, este identic cu *parcurgerea în lățime* doar ca e aplicat pe o grila, nu pe un graf oarecare. Este eficient, având o complexitate de  $O(M*N)$ , și frecvent utilizat. Acesta determină drumul minim de ieșire dintr-un labirint, sau în probleme asemănătoare.

#### Prezentare

*Algoritmul lui Lee* presupune doi pași importanți:

1. Primul și poate cel mai important pas este folosirea unei **Cozi**, sub forma unui vector de structuri (de preferabil), care va menține toți pașii pe care o să-i facem de acum în colo. În această coadă se pun, pentru fiecare pas, locurile care s-au marcat la punctul anterior.
2. Se marchează cu numere consecutive toate locurile posibile prin care putem trece, parcurgând în ordine elementele cozii, până când nu mai putem marca, sau am ajuns la final.

#### Implementare

```
#include <bits/stdc++.h>
```

```
using namespace std;
```

```

ifstream fin("lee.in");
ofstream fout("lee.out");

const int NMax = 1005;
const int dx[] = {0, -1, 0, 1};
const int dy[] = {-1, 0, 1, 0};

int v[NMax][NMax];

void lee(int x, int y) {
    deque < int > qx, qy;
    qx.push_back(x);
    qy.push_back(y);

    v[x][y] = 1; //initializam pozitia de pornire pentru a nu trece prin ea de doua ori
    while(qx.empty() == false) { //cat timp mai avem elemente de "prelucrat"
        x = qx.front(); //scoatem coordonatele elementelor
        y = qy.front(); //din coada
        qx.pop_front();
        qy.pop_front();

        for(int i = 0; i < 4; i++) { //alegem toti vecinii elementului respectiv
            int nx = x + dx[i];
            int ny = y + dy[i];

            if(v[nx][ny] == 0) { //verificam daca am trecut sau nu prin acest vecin
                v[nx][ny] = v[x][y] + 1;
                qx.push_back(nx);
                qy.push_back(ny);
            }
        }
    }
}

int main() {

    int n, m; //dimensiunile matricii
    fin >> n >> m;

    int a, b; //pozitiile de pornire
    fin >> a >> b;

    int c, d; //pozitiile de oprire
    fin >> c >> d;

```

```

int k;
fin >> k; //numarul de obstacole

for(int i = 1; i <= k; i++) {
    int x, y;
    fin >> x >> y;

    v[x][y] = -1; //notam in matrice obstacolele cu -1
}

for(int i = 0; i <= m + 1; i++) v[0][i] = -1; //bordam matricea
for(int i = 0; i <= m + 1; i++) v[n + 1][i] = -1;
for(int i = 0; i <= m + 1; i++) v[i][0] = -1;
for(int i = 0; i <= m + 1; i++) v[i][m + 1] = -1;

lee(a, b);

fout << v[c][d]; //afisam distanta de la punctul de pornire la cel de oprire
}

```

## Probleme

[Alee](#), [Muzeu](#), [Insule](#), [Tsunami](#), [Figuri](#)

### Problema 1 – Alee

100 puncte

Parcul oraşului a fost neglijat mult timp, astfel că acum toate aleile sunt distruse. Prin urmare, anul acesta Primăria şi-a propus să facă reamenajări.

Parcul are forma unui pătrat cu latura de  $n$  metri şi este înconjurat de un gard care are exact două porţi. Proiectanţii de la Primărie au realizat o hartă a parcului şi au trasat pe hartă un caroiş care împarte parcul în  $n \times n$  zone pătrate cu latura de 1 metru. Astfel harta parcului are aspectul unei matrice pătrate cu  $n$  linii şi  $n$  coloane. Liniile şi respectiv coloanele sunt numerotate de la 1 la  $n$ . Elementele matricei corespund zonelor pătrate de latură 1 metru. O astfel de zonă poate să conţină un copac sau este liberă.

Edilii oraşului doresc să paveze cu un număr minim de dale pătrate cu latura de 1 metru zonele libere (fără copaci) ale parcului, astfel încât să se obţină o alee continuă de la o poartă la alta.

### Cerinţă

Scrieţi un program care să determine numărul minim de dale necesare pentru construirea unei alei continue de la o poartă la cealaltă.

### Date de intrare

Fișierul de intrare alee.in conține pe prima linie două valori naturale  $n$  și  $m$  separate printr-un spațiu, reprezentând dimensiunea parcului, respectiv numărul de copaci care se găsesc în parc. Fiecare dintre următoarele  $m$  linii conține câte două numere naturale  $x$  și  $y$  separate printr-un spațiu, reprezentând pozițiile copacilor în parc ( $x$  reprezintă linia, iar  $y$  reprezintă coloana zonei în care se află copacul). Ultima linie a fișierului conține patru numere naturale  $x_1$   $y_1$   $x_2$   $y_2$ , separate prin câte un spațiu, reprezentând pozițiile celor două porți ( $x_1$ ,  $y_1$  reprezintă linia și respectiv coloana zonei ce conține prima poartă, iar  $x_2$ ,  $y_2$  reprezintă linia și respectiv coloana zonei ce conține cea de a doua poartă).

### Date de ieșire

Fișierul de ieșire alee.out va conține o singură linie pe care va fi scris un număr natural care reprezintă numărul minim de dale necesare pentru construirea aleii.

### Restricții

- $1 \leq n \leq 175$
- $1 \leq m < n*n$
- Aleea este continuă dacă oricare două plăci consecutive au o latură comună.
- Aleea începe cu zona unde se găsește prima poartă și se termină cu zona unde se găsește cea de a doua poartă.
- Pozițiile porților sunt distincte și corespund unor zone libere.
- Pentru datele de test există întotdeauna soluție.

### Exemplu

alee.in	alee.out	Explicație
8 6 2 7 3 3 4 6 5 4 7 3 7 5 1 1 8 8	15	O modalitate de a construi aleea cu număr minim de dale este: OOO----- --OO--x- --xO---- ---OOx-- ---xO--- ----OO-- --x-xOO- -----OO (cu X am marcat copacii, cu - zonele libere, iar cu O dalele aleii).

**Timp maxim de execuție/test:** 1 secundă

Implementare Manghiuc Florin

```
#include <iostream>
#include <fstream>
#include <deque>
```

```

using namespace std;

ifstream f("alee.in");
ofstream g("alee.out");

int v[180][180];
const int dx[] = {-1, 0, 1, 0};
const int dy[] = {0, 1, 0, -1};
deque < int > qx,qy;

void lee()
{
    int nx,ny,yy,xx;
    v[qx.front()][qy.front()] = 1;
    while(!qx.empty()){
        nx = qx.front();
        ny = qy.front();
        for(int i = 0; i <= 3; i++){
            xx = nx + dx[i];
            yy = ny + dy[i];
            if(v[xx][yy] == 0){
                qx.push_back(xx);
                qy.push_back(yy);
                v[xx][yy] = v[nx][ny] + 1;
            }
        }
        qx.pop_front();
        qy.pop_front();
    }
}

int main()
{
    int n,m,xi,yi,xf,yf;
    f >> n >> m;
    for(int i = 1; i <= m; i++){
        f >> xi >> yi;
        v[xi][yi] = -1;
    }
    f >> xi >> yi >> xf >> yf;
    f.close();
    qx.push_back(xi);
    qy.push_back(yi);
    for(int i = 0; i <= n + 1; i++)
        v[0][i] = -1,v[i][n+1] = -1,v[n+1][i] = -1,v[i][0] = -1;
}

```

```

    lee();
    g << v[xf][yf];
    return 0;
}

```

## Implementare Aga Petronela Marinela

```

#include <fstream>
#include<iostream>
using namespace std;
const int dx[]={-7,0,1,0,-1};
const int dy[]={-7,1,0,-1,0};
int a[180][180],n,px1,py1,px2,py2;
void citire()
{
    int i,c,l,p;
    ifstream f("alee.in");
    f>>n>>c;
    for(i=1;i<=c;i++)
    {
        f>>l>>p;
        a[l][p]=-1;
    }
    f>>px1>>py1>>px2>>py2;

    for(i=0;i<=n+1;i++)
        a[i][0]=a[i][n+1]=a[0][i]=a[n+1][i]=-1;

}

void leerec(int x,int y,int pas)
{
    int i,xx,yy;
    a[x][y]=pas;
    for(i=1;i<=4;i++)
    {
        xx=x+dx[i];
        yy=y+dy[i];
        if(a[xx][yy]==0||a[xx][yy]>pas+1)
            leerec(xx,yy,pas+1);
    }
}

```

```

void lee()
{
    int qx[92600],qy[92600],inc,sf,xx,yy,nx,ny,i;
    inc=1;sf=1;
    qx[inc]=px1;
    qy[inc]=py1;
    a[px1][py1]=1;
    while(inc<=sf)
    {
        nx=qx[inc];
        ny=qy[inc];
        for(i=1;i<=4;i++)
        {
            xx=nx+dx[i];
            yy=ny+dy[i];
            if(a[xx][yy]==0)
            {
                sf++;
                qx[sf]=xx;
                qy[sf]=yy;
                a[xx][yy]=a[nx][ny]+1;
            }
        }
        inc++;
    }
}

int main()
{
    ofstream g("alee.out");
    citire();
    int i,j;
    /* for(i=1;i<=n;i++)
    {
        for(j=1;j<=m;j++)
            g<<a[i][j]<<" ";
        g<<endl;
    }*/
    // leerec(px1,py1,1);
    /* for(i=1;i<=n;i++)
    {
        for(j=1;j<=n;j++)
            g<<a[i][j]<<" ";
        g<<endl;
    }
    g<<x2<<" "<<y2<<endl;*/

```

```
lee();  
    g<<a[px2][py2];  
    return 0;  
}
```



## Problema 1 - Insule

100 puncte

Arhipelagul *RGB* este format din insule care aparțin țărilor *R*, *G* și *B*. Putem reprezenta harta arhipelagului ca o matrice cu  $n$  linii și  $m$  coloane cu elemente din mulțimea  $\{0, 1, 2, 3\}$ . Un element egal cu 0 reprezintă o zonă acoperită de apă; un element egal cu 1 reprezintă o zonă de pământ aparținând unei insule din țara *R*, iar un element egal cu 2 reprezintă o zonă de pământ aparținând unei insule din țara *G*, iar un element egal cu 3 reprezintă o zonă de pământ aparținând unei insule din țara *B*.

Se consideră că două elemente ale matricei sunt *vecine* dacă ele au aceeași valoare și fie sunt consecutive pe linie, fie sunt consecutive pe coloană. Două elemente aparțin aceleiași insule dacă ele sunt vecine sau dacă se poate ajunge de la un element la celălalt pe un drum de-a lungul căruia oricare două elemente consecutive sunt vecine.

Pentru a încuraja relațiile de colaborare dintre țările *R* și *G*, se dorește construirea unui pod care să unească o insulă aparținând țării *R* de o insulă aparținând țării *G*. Podul trebuie să respecte următoarele condiții:

- să înceapă pe o zonă cu apă consecutivă pe linie sau coloană cu o zonă aparținând țării *R*;
- să se termine pe o zonă cu apă consecutivă pe linie sau coloană cu o zonă aparținând țării *G*;
- să traverseze numai zone acoperite cu apă;
- oricare două elemente consecutive ale podului trebuie să fie vecine;
- lungimea podului să fie minimă (lungimea podului este egală cu numărul de elemente traversate de pod).

### Cerință

Dată fiind harta arhipelagului să se determine câte insule aparțin fiecărei țări, precum și lungimea minimă a unui pod care să satisfacă condițiile din enunț.

### Date de intrare

Fișierul de intrare *insule.in* conține pe prima linie numerele naturale  $n$  și  $m$ , separate prin spațiu. Pe următoarele  $n$  linii este descrisă harta arhipelagului. Pe fiecare dintre aceste  $n$  linii sunt scrise câte  $m$  valori din mulțimea  $\{0, 1, 2, 3\}$ ; valorile nu sunt separate prin spații.

### Date de ieșire

Fișierul de ieșire *insule.out* va conține o singură linie pe care vor fi scrise patru numere naturale separate prin spații  $NR\ NG\ NB\ Lg$ , unde  $NR$  reprezintă numărul de insule aparținând țării *R*,  $NG$  numărul de insule aparținând țării *G*,  $NB$  numărul de insule aparținând țării *B*, iar  $Lg$  lungimea minimă a podului.

### Restricții și precizări

$$1 < n, m \leq 100$$

Se garantează că pe hartă există cel puțin un element 1, un element 2 și un element 0.

Se acordă 40% din punctaj pentru determinarea corectă a numărului de insule din fiecare țară; se acordă punctaj integral pentru rezolvarea corectă a tuturor cerințelor.

Începutul și sfârșitul podului pot să coincidă.  
Pentru datele de test există întotdeauna soluție.

### Exemplu

insule.in	insule.out	Explicație
6 7 1000320 0110313 3333000 2033000 2203011 2000010	4 2 3 4	Țara <i>R</i> are 4 insule, țara <i>G</i> are 2 insule, iar țara <i>B</i> are 3 insule. Lungimea minimă a unui pod care poate fi construit este 4; de exemplu, podul traversează celulele (6,5), (6,4), (6,3), (6,2).

**Timp maxim de execuție/test:** 1 secundă

```
#include <fstream>
#define MAX 101

using namespace std;
ofstream g("insule.out");
const int dx[]={7,-1,0,1,0};
const int dy[]={7,0,1,0,-1};
int a[MAX][MAX],ni[4],n,m;
void citire()
{
    int i,j;
    char s[102];
    ifstream f("insule.in");
    f>>n>>m;
    for(i=0;i<=m+1;i++)
        a[0][i]=a[n+1][i]=-10;
    for(i=0;i<=n+1;i++)
        a[i][0]=a[i][m+1]=-10;
    f.getline(s,3,'\n');
    for(i=1;i<=n;i++)
    {
        f.getline(s,100,'\n');
        for(j=0;j<m;j++)
            a[i][j+1]=s[j]-'0';
    }
}
void afisare()
{
    int i,j;
    for(i=1;i<=n;i++)
```

```

    {
        for(j=1;j<=m;j++)
            g<<a[i][j]<<" ";
        g<<endl;
    }
}
void fill(int x,int y,int c)
{
    int xx,yy,i;
    a[x][y]=-c;
    for(i=1;i<=4;i++)
    {
        xx=x+dx[i];
        yy=y+dy[i];
        if(a[xx][yy]==c)
            fill(xx,yy,c);
    }
}
void numara()
{
    int i,j;
    for(i=1;i<=n;i++)
        for(j=1;j<=m;j++)
            if(a[i][j]>0)
            {
                ni[a[i][j]]++;
                fill(i,j,a[i][j]);
            }
}
void lee(int x,int y)
{
    int qx[MAX*MAX],qy[MAX*MAX],inc,sf,cx,cy,i,nx,ny,xx,yy;
    inc=sf=1;
    qx[1]=x;
    qy[1]=y;
    a[x][y]=1;
    while(inc<=sf)
    {
        nx=qx[inc];
        ny=qy[inc];
        for(i=1;i<=4;i++)
        {
            xx=nx+dx[i];
            yy=ny+dy[i];
            if(a[xx][yy]==0||a[xx][yy]>a[nx][ny]+1)

```

```

        {
            sf++;
            qx[sf]=xx;
            qy[sf]=yy;
            a[xx][yy]=a[nx][ny]+1;
        }
    }
    inc++;
}
}
void cautatarm()
{
int i,j,k,ii,jj,v;
for(i=1;i<=n;i++)
    for(j=1;j<=m;j++)
        if(a[i][j]==-1)

            for(k=1;k<=4;k++)
            {
                ii=i+dx[k];
                jj=j+dy[k];
                if(a[ii][jj]>=0)
                    lee(ii,jj);
            }
}
int minim()
{
    int i,j,k,ii,jj,min=MAX*MAX;
    for(i=1;i<=n;i++)
        for(j=1;j<=m;j++)
            if(a[i][j]==-2)
            {
                for(k=1;k<=4;k++)
                {
                    ii=i+dx[k];
                    jj=j+dy[k];
                    if(a[ii][jj]>0&& a[ii][jj]<min)
                        min=a[ii][jj];
                }
            }
    return min;
}
int main()
{
    citire();

```

```
int i;  
numara();  
cautataarm();  
g<<ni[1]<<" "<<ni[2]<<" "<<ni[3]<<" "<<minim()<<endl;  
  
afisare();  
return 0;  
}
```